PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

55-093335

(43)Date of publication of application: 15.07.1980

(51)Int.CI.

H04B 7/26

(21)Application number : 54-000586

(71)Applicant: KOKUSAI ELECTRIC CO LTD

(22)Date of filing:

10.01.1979

(72)Inventor: MORIYAMA KAZU

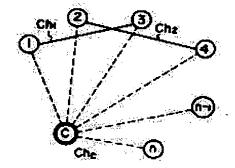
KIOGAWA TAKAO

(54) COMMUNICATION CONTROL METHOD BETWEEN MOBILE RADIO STATION

(57)Abstract

PURPOSE: To prevent the interference of communication, disable opening of line, and interruption by piracy and to make easy the effective use of channel and operation, by performing automatic setting of communication channel with the control instruction through a given regulation of line set administrative station.

CONSTITUTION: The line set administrative station C calls out the radio stations (1) \square (n) sequentially through the use of exclusive channel Chc and collects the presence of the line set request. When the station (1) desires to correspond with the station (3), the station (1) detects the call of the station C and the presence section code and transmits the line set request code and the number of the opposing station (3) within the waiting time of the station C on channel C. When the station C detects the call from the station (1) \square (3), it checks whether or not the station (3) is busy, and next checks the presence of vacant channel if it is vacant. If the presence of vacant channel is detected, the communication channel number is informed to the both stations of (1) and (3), and the communication channel is set to perform the communication between the two stations.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(9) 日本国特許庁 (JP)

⑩特許出願公開

⑩公開特許公報(A)

昭55—93335

⑤Int. Cl.³H 04 B 7/26

識別記号 109 庁内整理番号 6429—5K 母公開 昭和55年(1980) 7月15日

発明の数 1 審査請求 未請求

(全 8 頁)

図移動無線局相互間の通信制御方法

②特

頁 昭54--586

22出

願 昭54(1979)1月10日

⑫発 明 者 森山和

東京都西多摩郡羽村町神明台2 -1-1国際電気株式会社羽村

工場内

⑩発 明 者 癸生川孝男

東京都西多摩郡羽村町神明台 2 -1-1国際電気株式会社羽村

工場内

⑪出 願 人 国際電気株式会社

東京都港区虎ノ門1丁目22番15

号

四代 理 人 弁理士 大塚学

外1名

明 梅 春

1. 発明の名称

移動無線局根互間の通信制御方法

2. 特許請求の飯題

3. 発明の詳細を説明

本発明は多数の移動無線局(端末局)を含んで 構成されたグループ内の通信チャネルの割当でに 関し、特に無線回線においてグループ内で共用す る特定数の通信チャネルを増末局からの回線設定 要求に応じて保留チャネルの中から随時割当を行 う方法に関するものである。

従来は上記のようなグループにおいて複数のチャネルを各無線局が共用する場合には、各局はそ

特開昭55-93335/2

本発明は上記だ来の方法の欠点を除くために行った。のであるが、多数の無線局にて特別的視点であるが、多数の無線局にて特別的視点であるが、多数の無線局にて特別的視点である。のである。という実用上の効果が着しい。以下であるという実用上の効果が着しい。以下であるという実用上の効果が着しい。以下であるという実用とかにといってる。

第1図は従来の通信グループの構成例図で、図中の①~⑪はグループを構成する無額局するわち

またモニタおよびそれによる判断および操作は熟 - 3~

符受けモニタで呼出しを検知して応答し通信回線

の設定が成立するのであるが、これらはすべて選

用者の人為的な判断操作によつている。また別な

手法では呼出し専用チャネルと適信専用チャネル

呼出し専用チャネルを用いて相手局を呼出し、符

受局は呼出し専用チャネルをモニタして呼出しな

知つて応答し相互に使用する通信チャネルを打合

わせた後その通信テヤネルを用いて通信を行うも

のがある。しかしこれらはいずれも運用者の判断

操作によつているため通信の疎通が悪く、かつ通

信中の他のチャネルを妨害するととが少まかつた。

とを予め別々に設定しておき、相手局呼出しには

移動体で、これらの局相互間に最大保有チャネル 数の回線設定が行われる。たとえば保有(割当) チャネルが2の場合には①~の局のりち2局2組 が同時に通信回線を設定することができる。

割当てられたチャネル中の1つを専用チャネル、 他は通信用チャネルとした後、まず専用チャネル

ChCを用いて⑥周と各無線局間の呼び出し、応答 を同一周旋数の片方向通信形態で行う。いま仮に 各無舷局には通信中のものがないとすれば@局か 6①局の選択符号および回線設定要求有無の情報 収集区分符号(なお符号とはトーン信号の単一か ら複数の周波数の組合わせやパルス方式による符 号化信号のことであつて、信頼性、効塞、経済性 などから選定される)をChCで連続送出すると、 ① 局はこれを受信して自局の呼出しと回線設定要 求問合せ(回線設定要求問合せ区分符号)である と判断して、@鳥の上記其院符号の送出終了後一 定余裕(待受)時間Twv内に要求が無ければ無要求 符号を開一チャネルで所有時間だけ送出する(散 定希望時の処理は後に述べる)。⑥局では上記一 定の待受時間内の①からの応答信号を検査しとの 場合は無要求の情報符号を検知する。もし一定時 間Tw内に応答信号の受信がないときは後記通信中 (とみなした)処理を行う。以上で①周の回線設 定要求が無いことが確認されれば次の局の情報収 祭に移行し、②周に①局と同じく②周の選択符号

-- 5 --

. - 6 -

特開昭55-93335(3)

とえば①局からの応答を特受ける。①局は⑥局の ①局呼出しと特無区分符号を検知すると⑥の特受 時間内に回線設定要求符号と相手局③の番号をチャネルでで送信する。⑥局はたの応答符号を受信 して①局からの回線設定要求の発呼と相手局番号 を検知する。

- 6 -

任事

-7-

送出を一選して行つた後一定時間を限度としてた ・

および回線設定要求の有無情報収集区分符号(以

下有無区分符号という)を連続して Ch Cで送出する。②局はこれを受信し自局の呼出しと回接設定

要求の有無区分符号を検知し、⑥周の上記送出終

了後の一定余裕時間7w内に要求が無なら無要求符号を①周のときと同様に出力する。②局は一定時

限内に②局からの応答信号の到着を検査し無要求

符号を検知する。とのように@局はチャネルCを

用いて限に無線周を選択し回線設定要求の有無の

次に各無銀局中のいずれかが(通信)回線設定

要求符号を送信した場合について説明する。いま

一例として①局が③局と交信したい場合には、①

局は③局を選択して@局からの自局の呼出しと有

無区分符号を待つ、なお各無線局の構成化ついて

は第5四尺で後述するが、たとえば操作盤には交

れた相手周番は自動的に符号化出力できるものと

する。②周は各無憩局の呼出し、有無区分符号の

信相手局の選択設定装置が設けてあつて、設定さ

情報を循環繰返して収集する。

から無応答になり、 復旧すれば回線設定要求符号 かまたは無符号の応答があるので検知できる。 5 は復旧に伴う使用通信チャネルと阿無線局番の通 信中との登録を取消務かどうかの検知、 6 は 5 の 未取消しに対する取消し処理、7は3の発呼取消 し検知による待ち登録の取消し、 8 は 5 の登録取 消疫検知が登録取消直後の検知か2回目以後であ るかを検知する。これは直後すなわち1回目の検 知でるれば後述するフローが必要となるため区別 するものである。9は4の復旧の検知がないとき. 相手局が復旧検知されすでに登録取消済みかを検 知する。とれは各無線局を循環検定を行りもので あるから相手局の復旧の方が先に検知処理される ことがあるからである。これがNOなら銛中である。 10は9 で相手局の復旧,登録取消が済んでいるの でその時点の収集無線局の未復旧を強制復旧させ る。11 はその数当局が復旧したかの検査、12 は用 済みあきナヤネルの登録、13はあきチャネルがな いとき回線設定要求があつて回線のあきを待つ登 級が行われているかを検査する。とれはあきチャ

ネルを有効に使用するためあき発生に引続いて新 当てを処理するものである。 14は 2 の発呼を検 知したとき相手局がすでに他局と通信中かを検査 する。 15は未割当てのあきチャネルがあかかの をする。 16は 14 の相手局が話中はたは 15 のあき チャネル紙しが検知されたときその発呼ので特を 好かを検査する。 18 は待ち合わせ登録を行う。 19 は通報する。 20 は通信サヤネルを両無線 に通報する。 20 は通信サヤネルを両無線 の通信中の登録をする。 以上 1 ~ 20 の処理 機能をもつよりに統制局のは構成される。

再び©局と①局の関連に戻り®局では第3図の1により①局の情報収集が行われて①局から③局への発呼を第3図の2で検知される(Yes)と、14(以下1~20はすべて第3図中のポンクスの番号とする)において③局が話中か否かを⑥局の通信中登録記憶で検査し、いま③局があきと仮定すれば話中でない(NO)ことを検知する。次に15であきナヤネルがあるかをチャネル番号登録記憶で検

特開昭55-93335(4)

在し、 あきテキネルがあるとと(Yes)を検知する 取得所にはYes、 8 の登録取得値接にはNO(5 とと19によつて通話テャネル番号を①,③両局に通 8 は情報収集2 回以前に復旧しているものと仮定報する。それには⑥局から両局に①局と③局それ する)とそれぞれ検知され⊗に戻つて1 の次局③ でれの選択呼出し符号,チャネル削当(であると の情報収集に移行する。 ③局はすでに①局と通信中であるからと、では で送信すると、①,③両局のみはそれぞれ自局の な旧検知を行うてとになる。 かったる のによるのに

①局は②局への回線設定をするものとすれば、

-12-

と19によつて通話チャネル母号を①,③両局に通 報する。それには©局から両局に①局と③局それ. ぞれの選択呼出し符号、チャネル削当(であると とを示す)区分符号、指定通信チャネル番号の順 に送信すると、①、③両局のみはそれぞれ自局の 選択呼出符号を検知し、さらに区分符号と指定ナ ヤネル番号(とれを仮りに Ch 1とする)を検出す る。ことで①、③両局は指定チャネルに通信チャ ネルを設定し、Ch 1 による 2 周間通信が行われる。 **◎局は蘇3図19の通報袋は20により割当チャネル** 番号(Chl)とこのチャネル使用の①、③両局が 通信中の登録記憶が行われる。(またあきチャネ ル登録メモリからはCh1を抹消する)20の登録処 理後は⑥局は最初の⊗に戻り鋭いて②局の情報収 祭を1によつて行う。②同は仮に回線設定の要求 が無いとすれば©周からの情報収集に応答して回 路設定要求無しの符号をある一定時限内に送出す る。とれによって個局では第3回2の発呼7はNO、 3 の発呼取前7はNO、4 の復旧 ? は Yes、 5 の登録

-11-

④ 局は情報収集時点以前に交信相手局の選択設定 済であるから、⑥局からの情報収集受信入力に応 答して一定時限内に交信相手②局の選択符号を ChCで送出する。⑮局ではとの応答符号を受信し て④局からの回線設定要求の発呼を第3図2で検 知する(Yes出力)から、14で相手局の②局が話 中かどうかを通信中登録記憶で検査し、話中でな い (NO) ことを検知したとする。次に15で割当可 能なももテヤネルがあるかをもきテヤネル番号登 録記憶で検査しあり(Yes)を検知する。14,15 の検査から19によつて通信チャネル番号を①と② 两局K上記同様®局から選択符号、チャネル割当 区分符号,指定テヤネル番号(このときはCh 2 と ナ)として通報する。これによつて④,②両局は 選択呼出し符号を検知し、さらに区分符号と指定 通信テイネルがCh2であることを2局のみが検出 し、指定のチャネルCh 2を用いた通信が設定され る。他方19の通報後は20へ割当通信チャネル番号 と両局番号の通信中の登録記憶およびあきチャネ ル番号登録から割当てチャネル番号の抹消が行わ

れ、⊗から1の処理に戻る。以上で①と③、④と ②の回線設定が成立した。

次には相手局が話中あるいはあきチャネルが無 い場合について説明する。例として次の⑤局が② 局に回線設定要求を行つた場合とする。とのとき は⑥局は第3図1の収集処理によつて⑤局に対し 情報収集を行い、これにより固局からは②局への 回線設定要求を応答すると⑥局ではこの応答を検 出し、第3図2で発呼を検知(Yes)すると14で 相手局②が話中かを通信中登録の検査で判定し話 中(Yes)がわかる。との14の Yes 出力によつて 待ち合わせが必要であるため16によつて⑤局にそ の選択呼出符号と符ち合わせ通話符号が送出され、 ⑤局では待ち合わせを検知する。⑥局では17で同 一局からの発呼重複かを検査して(このときは第 1回でNOである)⑤局から②局への回線設定要求 の符ち合わせ登録が18で行われる。これで⑤局か らの®局の情報収集処理を終了し⊗から1に戻り 次の⑥局の情報収集に移行する。

次に⑥周から⑥周への回線股定要求に対しあき

特開昭55-9333563

チャネルが無い場合を説明する。 との場合には⑥ 局は 1 の情報収集処理、 2 の発呼換知→ Yes、 14 の相手局話中検知→NDによつて15 では通信チャネルのあきチャネルがあるかをあきチャネル番号登録を懐在したをした。 従って次の16 では前記何様に待ち合わせ通報を⑥局に送出すると共に17 の発呼退復を検査して18 で待ち合わせ通報を介う。 これで⑥局は待ち合わせ通報を検知し符録する。 ⑥局は18 の登録終了により⊗から1 に戻り次局の情報収集に移行する。

次に発呼取消化ついて説明する。たとえば上記の例のように①局から④局までは話中枚知が各局の情報収集毎に⑥局では第3図2のNO、3のNO、4のNOおよび9のNOで行われるものとし、そして⑤周から②局への回線設定要求は相手局②の話中により待ち合わせ登録かよび待機の処理が行われたが、その後⑤局は⑤局への回線設定要求を取消す場合には、⑤局側の設定を取消す(これは前記を局の操作盤に改定してある相手局コードを消失することで行われる)と⑥局が⑤局の情報収集時

-15-

両局書との登録記録を取消し、⊗から1に戻つて 次の局の情報収集に移行する。なお通信チャネルにあ きが発生したが相手局③の復旧は未確認のため割 当は保留とたる。そして次の局②の情報収集では 通信中を検知し、続いて③局の情報収集では回線 復旧の応答が③局から送出され、上記と同様に第 3 図 4 の復旧?はYes、5 の登録取消済?は①局 の応答によつて先に6の登録取捐しが終つている からYesを検知する。とれによつて8では①、③ 局間通信中登録の取消直後かを検査するが、上記 . の経過から直後すなわち初回目であることを検知 し、12においてあき通信テヤネルCh 1 を登録する。 なかたとえば上記①と①局間の復旧において先に ①局が復旧しこれを②局が情報収集処理をしたい うちに①局が直ちに次の回線設定要求をたとえば の局に設定したため©局の情報収集では無符号応 答ではなく回鏡設定要求の発呼を©局が検知した 場合には、第3回2のYes検知により14,15以後 の処理と同時に発呼があるのに局番が登録されて ·いることから4の復旧すもYes検知され、このと

に第3図2の発呼はNO、3は発呼取消で検知(Yes) し、7で待ち合わせ登録を取り消す。これによつ て⑤局の情報収集時に先の待ち登録が取り消され ていることになる。

次に回顧設定の復旧後の処理を説明する。例と して先に回線設定されて通信中であつた①局と③ 局間が復旧(通信終了)した場合には、⑥局の情 報収集は⑥局から同局までを終了して①周の情報 収集時に①局領が復旧して通信チャネルから専用 CChにチャネルが安格されているから、@局から ①局の選択呼出に伴う情報収集が成立し回線復旧 符号に相当するとの場合無符号波が送出される。 ⑥周は一定時限内の応答と無符号を検出し第3回 の 2 はNO、 3 はNO、 4 の復旧 1 は Yes (一定時限 内の応答検出により)で復旧応答が検知される。 次に 5 の通信中登録が取消済かを検査する。との 場合の局と30局間の復旧検知がまず(1)局の情報収 集時に検知され、前回の③局の情報収集時には未 検知であつたと仮定すれば5では未取消済のNOを 検知し、6にて先の通信中の通信チャネルChiと

-16-

き③局が未復旧なら5はNOとなり6の処理が行われる。

また上記の例で①局の復旧が検知された後相手. 同③がまだ復旧操作すなわち具体的には③局の操作盤の設定の復旧を行つていないときは、⑥局からの情報収集時に通信中で応答がなく、これは第

特開昭55-93335 (g)

3 図 4 の復旧かがNOとなるが次の 9 ではすでに① 局の応答によつて復旧し通信中登録は取消されて いてこの検査によつて取前所(Yes)と検知され る。との場合③局の強制復旧制御が必要であるの で10で③局に先の通信チャネルCh 1 を用いて復旧 指令符号を送出する。なお⑥局はCh C のほか通信 用チャネル中の任意の周波を発信できる設備を持 ち③局は復旧以前は回線設定時の割当通信チャネ ルを維持しているからである。そして第3図11で は再度③局を専用チャネルで確認し復旧したかを 検査する。との11がNOのときは数回独制復旧を行 うが、相手局③の故障など異状発生によるととも あるので回数限度を設定しておき異状検出が行わ れる。11のNO出力からの破憩は上配異状検出を含 むがその説明は本発明外なので省略する。さて11 の復旧検査がYesのときは使用済の通信チャネル たあきチャネル番号登録に書き込み記憶する。12。 以後の通信チャオルの再割当は前配の通りである。 以上は©局が専用テヤネルChCを用いて各無額

蘇局毎に顧に選択呼出し検査して通信チャネルCh 1~Chnの割当てを要求があるつど処理するとい う 基本動作を示したが、 とのほかに 回蔽設定要求 の優先区分については優先区分符号を用いて⑥局 では使先度を検知し、使先度の低い回線への強制 中断割込み削御を付加するととも容易である。ま た1つの局を親局とし他の複数局を子局とする一 斉放送や、グループ内の任意の相互通信では親馬 となる特定無線局から一斉放送の回線設定要求を 発呼し、統制局©ではとれた応じで現在通信中の 子周に通信チャネルを通じた強制復旧を行い、さ らに一斉放送の通信チャネルを各子局に一斉通報 し各無線局を指定の放送チャネルで動作させ、以 後は上記親局からの一斉放送あるいはグループ内 の任意相互通信を行わせるようにするととも可能 である。なお通信中のチャネルに@局からの強制 割込みを各無額局に明瞭に検知させるには、たと えば1秒当り数10misだけ各無額局の通信チャネル の送出をサイクリンクに停止させる手段を用いれ はよく、⑥局からのそのテヤオルの連続放の送出

-20-

-19-

局の回線設定要求、復旧、取消し、透話中を各無

は容易に確認できる。これは周知の手法であるからこれ以上の説明は省く。 また以上の説明では専用ナヤネルおよび通信ナヤネルをそれぞれ同一周被数による片方向通信(送信局と受信局が一定)にて使用するものとしたが、それぞれのチャネルを異周波による一方通信または同時通信としても動作内容は同じでよいことは明らかである。

次に回顧設定統制局(②の回路構成の一例を示すと前4 図のようで、この図中101 は送,受信兼用アンテナ、102 はアンテナと送信出力あるいは受信人力との接続切替器、103 は送信機、104 はエンコーダ、105 は回顧設定制御器、106 は受信機、107 はデコーダである。また第5 図は各無額局(①の存成の例図で、メテナ、112 はアンテナ入出力切容器、113 は送ののののので、114 は送の機・115 はエンコーダ、116 は操作録または設定競、117 は制御器、118 は受信機、119 は受信端来器、120 はデコーダである。これら第4 図をよび第5 図中の矢印実辞は 6 号ののれ、依線は制御の成れをそれぞして

いる。

まず第4図の統制局においては制御器 105から 前記の各無蘇局の選択呼出しや各種区分指令をエ ンコーダ 104 化送入すると、エンコーダではこれ らの信号をトーン(Tone)信号方式あるいはパル ス符号方式の符号として送信機103に送出する。 との送信機には制御信号が制御器 105から入力さ れて専用チャネルChじあるいは通信チャネルの送 借チャネルの制御および送出割御が行われ、その・ 制御のもとにエンコーダ 104の出力を次段アンテ ナ接続切替器 102 に出力する。この切替器 102 に は送信機 103 の出力制御と同期して制御器 105 か ら制御信号が入力し送信機の出力をアンテナ 101 から送信させる。またとの説制局の受信信号はア ンテナ101から切替器102に入力して上記の制御 信身により送信休止時に受信機 10.6へ導かれる。 必要かあれば受信機 106の動作と休止を上記送信 制御と例期して制御器105から創御する。なお受 信機 106では専用チャネルのみ待受け受信するの で送信根 103のようなチャネル制御は必要とした

特照的55-93335(7)

以上幹細に説明したよりに本発明の方法によれば、グループに所属する無額局は通信統制を行り回線設定統制局の一定規約による制御指令によって通信チャネルの自動設定が行われる。とのため従来の各無額局における通信回線設定操作が自動化されて、たとえば通話申込の場合普通の押しポタンダイヤル式電話と同様の操作によって通話相手が(統制局の創御指令によって)開設されるも

-- 24 -

い。受信被 106の出力は次段 デコーダ において各 115 からの 「無 無 日からの 応 芸信号を 復 号して 制 知 器 145 に 送 5 れる。 そ じ られるが、 との 制 即 器 で は 前 配 の よ う に 各 無 練 局 路 117 か ら 0

無額局からの応答信号を復号して制御器 185 に送 られるが、この制御器では前配のように各無額局 毎の情報収集、登録かよび指令制御処理を実行す る。

次に第5回のような各無銀別においては、 ⑥局 あからの情報収集のためアンテナ 1111 に到到 112 で引 カラマネルの受信 118 に 入 到 2112 で 3113 に 311

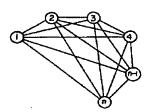
-23 -

のであつて、従来の混信妨害、回線の開設不能、 盗聴割込等が防止でき、特に通信開設に未熟な不 特定多数の運用者でも容易に選用できるという利 点があり、チャネルの有効な活用と運用が容易な ことは従来の方法に比べて実用上着しい効果であ る。

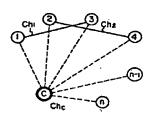
4. 図面の簡単な説明

第1図は従来の通信グループの構成例図、第2 図は本発明を実施した通信グループの構成例図、 第3図は回線設定統制局の処理例のファー図、第 4 図は回線設定統制局の構成例図、第5図は各移 齢無線局(子局)の構成例図である。

②…回線設定統制局、①~⑥…子局(無線局)、 101 , 111 … アンテナ、 102 , 112 … 切替器、 103 , 113 … 送信機、 104 , 115 … エンコーダ、 105 , 117 …回線設定制御器、 106 , 118 … 受信機、 107 , 120 … デコーダ、 114 … 送信婚末機、 116 … 設定館、 119 … 受信端末機。 **米1图**



岁2図



-25-

